PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2001-274787

(43)Date of publication of application: 05.10.2001

(51)Int.Cl.

H04L 9/08

G09C 1/00

(21)Application number: 2000-051205

(71)Applicant: VICTOR CO OF JAPAN LTD

(22)Date of filing:

28.02.2000

(72)Inventor: KUROIWA TOSHIO

SUGAWARA TAKAYUKI

IBA WATARU UEDA KENJIRO HIGURE SEIJI

(30)Priority

Priority number : 2000012735

Priority date: 21.01.2000

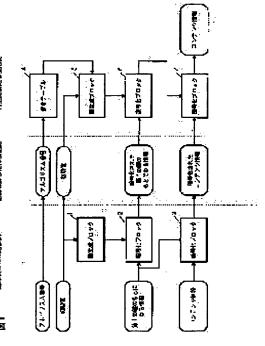
Priority country: JP

(54) CONTENTS INFORMATION DECODING METHOD, CONTENTS INFORMATION DECODER

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a contents information decoding method and a contents information decoder, by which a decoder side cannot respectively identify key generating algorithms used for encryption according to each designated algorithm number, only with the intelligence given to an encryption side, so as to more strongly prevent unauthorized reproduction and copy of contents information thereby enhancing copyright protection.

SOLUTION: The method and the decoder adopt decoding of encrypted contents information resulting from encrypting contents information, by using a 1st key generated from source information of the 1st key, source information of an encrypted 1st resulting from encrypting source information of the 1st key, using a 2nd key generated by a prescribed key generating algorithm on the basis of a given initial value, algorithm identification information for identifying the prescribed key generating algorithm and initial value information denoting the initial value.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

27.09.2002

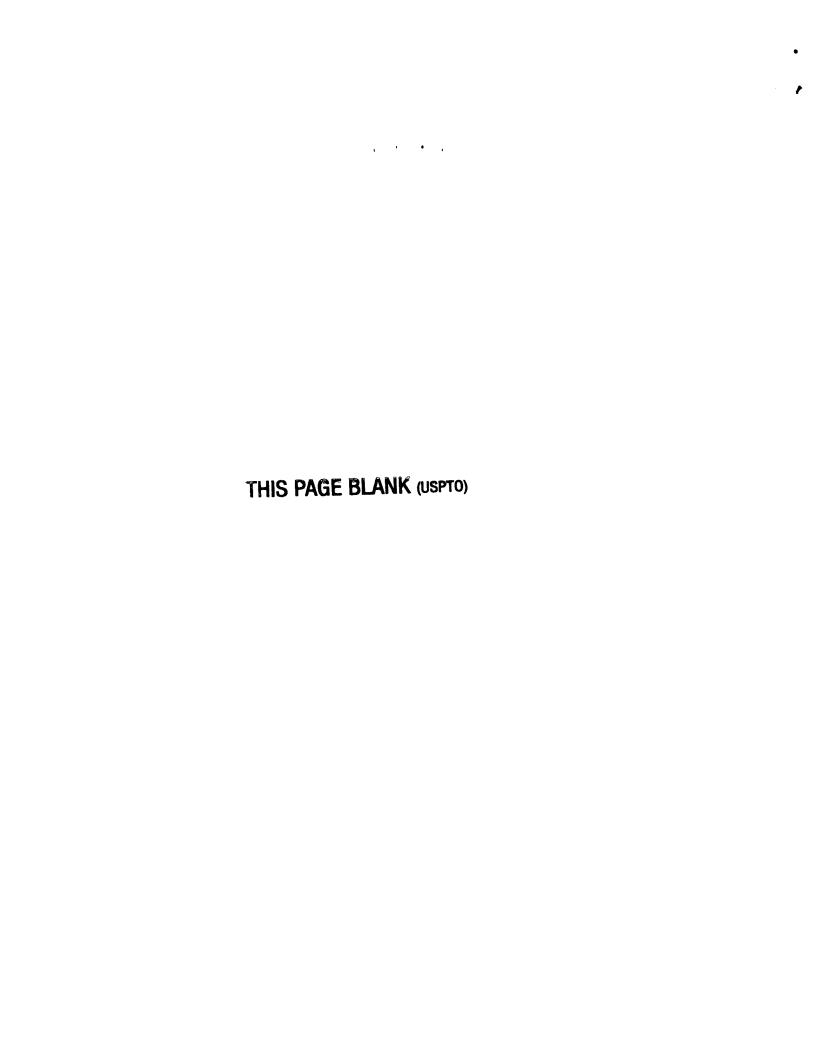
[Date of sending the examiner's decision of

03.02.2006

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

EEST AVAILABLE COPY



(12)公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開2001-274787 (P2001-274787A) (43)公開日 平成13年10月5日(2001.10.5)

(51) Int. C 1. 7		識別記号	FI				テーマコード(参考)
H 0 4 L	9/08		G 0 9 C	1/00	6 1 0	Z	5J104
G 0 9 C	1/00	6 1 0	H 0 4 L	9/00	601	Α	9A001
					601	R	

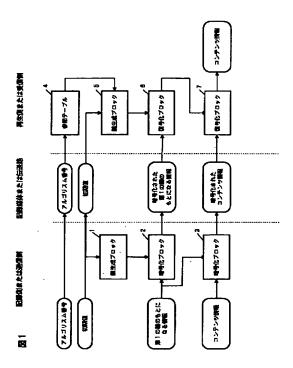
G 0 9 C 170	0 610	H 0 4 L	601 B
審査詞	情求 未請求 請求項の数 8 O	L	(全9頁)
(21) 出願番号	特願2000-51205 (P2000-51205) 平成12年2月28日 (2000. 2. 28)	(71) 出願人	000004329 日本ビクター株式会社 神奈川県横浜市神奈川区守屋町3丁目12番 地
(31)優先権主張番号 (32)優先日 (33)優先権主張国	特願2000-12735(P2000-12735) 平成12年1月21日(2000.1.21) 日本(JP)	(72) 発明者	黒岩 俊夫 神奈川県横浜市神奈川区守屋町3丁目12番 地 日本ビクター株式会社内
		(72) 発明者	菅原 隆幸 神奈川県横浜市神奈川区守屋町3丁目12番 地 日本ビクター株式会社内
		(72) 発明者	猪羽 渉 神奈川県横浜市神奈川区守屋町3丁目12番 地 日本ビクター株式会社内 最終頁に続く

(54) 【発明の名称】コンテンツ情報復号化方法、コンテンツ情報復号化装置

(57)【要約】

【課題】 暗号化側に与えられる知識のみでは、復号化 側において、指定された各アルゴリスム番号に従って暗 号化に用いた鍵生成アルゴリスムをそれぞれ特定できな いようにすることにより、コンテンツ情報の不正な再 生、コピーをより強力に防止し著作権保護の強化を可能 とするコンテンツ情報復号化方法、復号化装置を提供す ること。

【解決手段】 第1の鍵のもとになる情報から生成され た第1の鍵を用いてコンテンツ情報を暗号化した暗号化 コンテンツ情報と、与えられた初期値に基づき所定の鍵 生成アルゴリスムにより生成された第2の鍵を用いて、 前記第1の鍵のもとになる情報を暗号化した暗号化第1 の鍵のもとになる情報と、前記所定の鍵生成アルゴリス ムを特定するためのアルゴリスム特定情報と、前記初期 値を示す初期値情報とを用いてコンテンツ情報を復号す る。



40

【特許請求の範囲】

【請求項1】第1の鍵のもとになる情報から生成された 第1の鍵を用いてコンテンツ情報を暗号化した暗号化コ・ ンテンツ情報と、

与えられた初期値に基づき所定の鍵生成アルゴリスムにより生成された第2の鍵を用いて、前記第1の鍵のもとになる情報を暗号化した暗号化第1の鍵のもとになる情報と、

前記所定の鍵生成アルゴリスムを特定するためのアルゴ リスム特定情報と、

前記初期値を示す初期値情報と、を用いて前記コンテンツ情報を復号する復号化方法であって、

前記アルゴリスム特定情報により前記第2の鍵生成に用いた前記所定の鍵生成アルゴリスムを特定し、

前記初期値情報から前記初期値を得て、この初期値を用いて前記特定された所定の鍵生成アルゴリスムにより前記第2の鍵を生成し、

その生成された第2の鍵により前記暗号化第1の鍵のもとになる情報を復号化して前記第1の鍵のもとになる情報を得、

この第1の鍵のもとになる情報から前記第1の鍵を生成し、この第1の鍵により前記暗号化コンテンツ情報を復号化して前記コンテンツ情報を得る、ことを特徴とするコンテンツ情報復号化方法。

【請求項2】第1の鍵のもとになる情報から生成された 第1の鍵を用いてコンテンツ情報を暗号化した暗号化コ ンテンツ情報と、

与えられた初期値に基づき所定の鍵生成アルゴリスムにより生成された第2の鍵を用いて、前記第1の鍵のもとになる情報を暗号化した暗号化第1の鍵のもとになる情報と、

前記所定の鍵生成アルゴリスムを特定するためのアルゴ リスム特定情報と、

前記初期値を示す初期値情報と、を用いて前記コンテンツ情報を復号する復号化装置であって、

前記アルゴリスム特定情報により前記第2の鍵生成に用いた前記所定の鍵生成アルゴリスムを特定すると共に、前記初期値情報から前記初期値を得て、この初期値を用いて前記特定された所定の鍵生成アルゴリスムにより前記第2の鍵を生成する第2の鍵生成手段と、

その生成された第2の鍵により前記暗号化第1の鍵のもとになる情報を復号化して前記第1の鍵のもとになる情報を得る第1の鍵情報復号化手段と、

この復号された第1の鍵のもとになる情報から前記第1の鍵を生成し、この第1の鍵により前記暗号化コンテンツ情報を復号化して前記コンテンツ情報を得るコンテンツ情報復号化手段と、を設けたことを特徴とするコンテンツ情報復号化装置。

【請求項3】請求項2記載のコンテンツ情報復号化装置において、

前記第2の鍵生成手段は、複数の鍵生成アルゴリスムを備え、その複数の鍵生成アルゴリスムの中から前記アルゴリスム特定情報により前記第2の鍵生成に用いた前記所定の鍵生成アルゴリスムを特定することを特徴とするコンテンツ情報復号化装置。

【請求項4】請求項3記載のコンテンツ情報復号化装置において、

前記第 2 の鍵生成手段における前記複数の鍵生成アルゴ リスムはそれぞれ異なる原始多項式に基づくものであ

り、前記第2の鍵生成手段は、前記アルゴリスム特定情報により特定した所定の鍵生成アルゴリスムにおける原始多項式に従って、フィードバックの対象となるレジスタ位置を設定可能な線形フィードバックシフトレジスタを備えたことを特徴とするコンテンツ情報復号化装置。

【請求項5】第1の鍵のもとになる情報から生成された 第1の鍵を用いてコンテンツ情報を暗号化した暗号化コ ンテンツ情報と、

与えられた初期値に基づき所定の鍵生成アルゴリスムにより生成された第2の鍵を用いて、前記第1の鍵のもとになる情報を部分的に暗号化した暗号化第1の鍵のもとになる情報と、

前記所定の鍵生成アルゴリスムを特定するためのアルゴ リスム特定情報と、

前記初期値を示す初期値情報と、を用いて前記コンテンツ情報を復号する復号化方法であって、

前記アルゴリスム特定情報により前記第2の鍵生成に用いた前記所定の鍵生成アルゴリスムを特定し、

前記初期値情報から前記初期値を得て、この初期値を用いて前記特定された所定の鍵生成アルゴリスムにより前記第2の鍵を生成し、

その生成された第2の鍵により前記暗号化第1の鍵のもとになる情報を復号化して前記第1の鍵のもとになる情報を得、

この第1の鍵のもとになる情報から前記第1の鍵を生成し、この第1の鍵により前記暗号化コンテンツ情報を復号化して前記コンテンツ情報を得る、ことを特徴とするコンテンツ情報復号化方法。

【請求項6】第1の鍵のもとになる情報から生成された 第1の鍵を用いてコンテンツ情報を暗号化した暗号化コ ンテンツ情報と、

与えられた初期値に基づき所定の鍵生成アルゴリスムにより生成された第2の鍵を用いて、前記第1の鍵のもとになる情報を部分的に暗号化した暗号化第1の鍵のもとになる情報と、

前記所定の鍵生成アルゴリスムを特定するためのアルゴ リスム特定情報と、

前記初期値を示す初期値情報と、を用いて前記コンテンツ情報を復号する復号化装置であって、

前記アルゴリスム特定情報により前記第2の鍵生成に用 50 いた前記所定の鍵生成アルゴリスムを特定すると共に、 前記初期値情報から前記初期値を得て、この初期値を用 いて前記特定された所定の鍵生成アルゴリスムにより前 記第2の鍵を生成する第2の鍵生成手段と、

その生成された第2の鍵により前記暗号化第1の鍵のも とになる情報を復号化して前記第1の鍵のもとになる情 報を得る第1の鍵情報復号化手段と、

この復号された第1の鍵のもとになる情報から前記第1 の鍵を生成し、この第1の鍵により前記暗号化コンテン ツ情報を復号化して前記コンテンツ情報を得るコンテン ツ情報復号化手段と、を設けたことを特徴とするコンテ 10 ンツ情報復号化装置。

【請求項7】請求項6記載のコンテンツ情報復号化装置 において、

前記第2の鍵生成手段は、複数の鍵生成アルゴリスムを 備え、その複数の鍵生成アルゴリスムの中から前記アル ゴリスム特定情報により前記第2の鍵生成に用いた前記 所定の鍵生成アルゴリスムを特定することを特徴とする コンテンツ情報復号化装置。

【請求項8】請求項7記載のコンテンツ情報復号化装置

前記第2の鍵生成手段における前記複数の鍵生成アルゴ リスムはそれぞれ異なる原始多項式に基づくものであ り、前記第2の鍵生成手段は、前記アルゴリスム特定情 報により特定した所定の鍵生成アルゴリスムにおける原 始多項式に従って、フィードバックの対象となるレジス タ位置を設定可能な線形フィードバックシフトレジスタ を備えたことを特徴とするコンテンツ情報復号化装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、コンテンツ鍵とそ のコンテンツ鍵を用いて暗号化された暗号化コンテンツ 情報を再生(復号)するコンテンツ情報復号化方法、及 び復号化装置に関するものである。そして、この発明は 特に、処理速度の点で有利な対称暗号化のみを用いた場 合においても、コンテンツ情報の不正な再生(復号)、 コピーをより強力に防止し著作権保護の強化を可能とす るコンテンツ情報復号化方法、及び復号化装置を提供す ることを目的としている。

[00002]

を利用してオーディオやビデオのディジタルデータを配 信する有用な方法として、特開平10-269289の ディジタルコンテンツ配布管理方法、ディジタルコンテ ンツ再生方法及び装置がある。この発明では、ディジタ ルコンテンツの配布側では、ディジタルコンテンツを暗 号化及び圧縮して加工し、この加工したディジタルコン テンツと暗号化したコンテンツ鍵、さらに暗号化した課 金情報を通信相手側に送信する。そして、通信相手から 送信されてきたコンテンツ使用情報に基づいて徴収した 利用金を権利者に対して分配するようにしている。一

方、ディジタルコンテンツの再生側では、その加工され たディジタルコンテンツをコンテンツ鍵にて復号すると 共に伸長して再生し、同時にコンテンツの使用に応じて 課金情報の減額とコンテンツ使用情報を配布側に送信す るようにし、記録されたコンテンツを持ち運びできるよ うにした。

【0003】また、特開平10-283268の情報記 記録媒体、記録装置、情報伝送システム、暗号解読装置 では、暗号化されている暗号化情報と、この暗号化情報 を元の情報に復号化するための鍵情報を暗号化した暗号 化鍵情報とが記録されるものおいて、上記暗号化鍵情報 に、非暗号化された状態で上記暗号化情報を復号化する 際の条件情報が追加記録される。即ち、暗号化鍵情報の 制御情報内に、機器情報や領域情報が含まれているた め、ユーザ側で暗号化された情報をそのままHDDや光 ディスクにコピーして不正使用をすることを防止しする ようにしている。

【0004】暗号化方式は共通鍵を用いる対称暗号化方 式と公開鍵、秘密鍵を用いる非対称暗号化方式に大別さ れる。特開平10-283268に示されるように、オ ーディオやビデオ等の大容量のディジタルデータ(コン テンツ情報)を伝送する場合、コンテンツ情報について は共通鍵 (コンテンツ鍵)を設定し、処理速度の点で有 利な対象暗号化を行うと共に、用いたコンテンツ鍵につ いて別途非対称暗号化を行って伝送する方法がある。し かしながら非対称暗号化は主に処理速度の大きさが欠点 として挙げられる。このため、暗号化装置と復号化装置 に共通な上位の鍵、いわゆるマスター鍵を設定し、コン テンツ鍵をさらにマスター鍵を用いて対称暗号化し伝送 30 する方法も良く用いられる。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記の 対称暗号化のみを用いる従来の方式では、暗号化装置を 作成する側と復号化装置を作成する側において、暗号化 方式に関する知識が一致してしまう。つまり、いずれの 装置を作成する場合でもマスター鍵、コンテンツとコン テンツ鍵の暗号化アルゴリスムを知っていることが前提 条件になると言うことである。このことは、暗号化装置 を構成する知識で復号化装置を構成することが不可能で 【従来の技術】暗号化技術の発展に伴い、ネットワーク 40 はないことを意味し、暗号化の目的である不正なコピー を防止し著作権を保護するという目的にそぐわない不正 な復号化装置が流通する恐れがあった。

> 【0006】本発明は、処理速度の点で有利な対称暗号 化のみを用いた場合においても、暗号化側に与えられる 知識のみでは、復号化側において、指定された各アルゴ リスム番号に従って暗号化に用いた鍵生成アルゴリスム をそれぞれ特定できないようにし、コンテンツ情報の不 正な再生(復号)、コピーをより強力に防止し著作権保 護の強化を可能とするコンテンツ情報復号化方法、及び 50 復号化装置を提供することを目的としている。

[0007]

【課題を解決するための手段】そこで、上記課題を解決するために本発明は、下記の方法・装置を提供するものである。

(1) 第1の鍵のもとになる情報から生成された第1 の鍵を用いてコンテンツ情報を暗号化した暗号化コンテ ンツ情報と、与えられた初期値に基づき所定の鍵生成ア ルゴリスムにより生成された第2の鍵を用いて、前記第 1の鍵のもとになる情報を暗号化した暗号化第1の鍵の もとになる情報と、前記所定の鍵生成アルゴリスムを特 定するためのアルゴリスム特定情報と、前記初期値を示 す初期値情報と、を用いて前記コンテンツ情報を復号す る復号化方法であって、前記アルゴリスム特定情報によ り前記第2の鍵生成に用いた前記所定の鍵生成アルゴリ スムを特定し、前記初期値情報から前記初期値を得て、 この初期値を用いて前記特定された所定の鍵生成アルゴ リスムにより前記第2の鍵を生成し、その生成された第 2の鍵により前記暗号化第1の鍵のもとになる情報を復 号化して前記第1の鍵のもとになる情報を得、この第1 の鍵のもとになる情報から前記第1の鍵を生成し、この 第1の鍵により前記暗号化コンテンツ情報を復号化して 前記コンテンツ情報を得る、ことを特徴とするコンテン ツ情報復号化方法。

(2) 第1の鍵のもとになる情報から生成された第1 の鍵を用いてコンテンツ情報を暗号化した暗号化コンテ ンツ情報と、与えられた初期値に基づき所定の鍵生成ア ルゴリスムにより生成された第2の鍵を用いて、前記第 1の鍵のもとになる情報を暗号化した暗号化第1の鍵の もとになる情報と、前記所定の鍵生成アルゴリスムを特 定するためのアルゴリスム特定情報と、前記初期値を示 30 す初期値情報と、を用いて前記コンテンツ情報を復号す る復号化装置であって、前記アルゴリスム特定情報によ り前記第2の鍵生成に用いた前記所定の鍵生成アルゴリ スムを特定すると共に、前記初期値情報から前記初期値 を得て、この初期値を用いて前記特定された所定の鍵生 成アルゴリスムにより前記第2の鍵を生成する第2の鍵 生成手段と、その生成された第2の鍵により前記暗号化 第1の鍵のもとになる情報を復号化して前記第1の鍵の もとになる情報を得る第1の鍵情報復号化手段と、この 復号された第1の鍵のもとになる情報から前記第1の鍵 40 を生成し、この第1の鍵により前記暗号化コンテンツ情 報を復号化して前記コンテンツ情報を得るコンテンツ情 報復号化手段と、を設けたことを特徴とするコンテンツ 情報復号化装置。

(3) 上記(2)記載のコンテンツ情報復号化装置において、前記第2の鍵生成手段は、複数の鍵生成アルゴリスムを備え、その複数の鍵生成アルゴリスムの中から前記アルゴリスム特定情報により前記第2の鍵生成に用いた前記所定の鍵生成アルゴリスムを特定することを特徴とするコンテンツ情報復号化装置。

(4) 上記(3)記載のコンテンツ情報復号化装置において、前記第2の鍵生成手段における前記複数の鍵生 ・成アルゴリスムはそれぞれ異なる原始多項式に基づくものであり、前記第2の鍵生成手段は、前記アルゴリスム 特定情報により特定した所定の鍵生成アルゴリスムにおける原始多項式に従って、フィードバックの対象となる レジスタ位置を設定可能な線形フィードバックシフトレジスタを備えたことを特徴とするコンテンツ情報復号化 装置。

10 [0008]

【発明の実施の形態】図1に本発明のコンテンツ情報復号化装置の一実施例の概略構成を示す。なお、本説明においては、磁気記録媒体、光記録媒体、半導体メモリ等を記録媒体と呼び、光ケーブル、電線、無線伝送路等の信号を伝送する伝送媒体を伝送路と呼ぶこととする。

【0009】まず、記録側または送信側について説明する。記録側または送信側においては、第2の鍵を生成するための鍵生成ブロック1、第1の鍵(コンテンツ鍵)のもとになる情報を前記第2の鍵により暗号化する暗号化ブロック2、及び、第1の鍵(コンテンツ鍵)のもとになる情報から第1の鍵(コンテンツ鍵)を生成してコンテンツ情報の暗号化を行う暗号化ブロック3を備えている。

【0010】記録側または送信側の装置への入力は、

・再生側または受信側において第2の鍵生成のための鍵生成アルゴリスムの指定に用いられる、鍵生成ブロック 1内で用いられる鍵生成アルゴリスムに対応したアルゴリスム番号と、

・鍵生成ブロック1に与えられる初期値と、

30 ・コンテンツ情報の暗号化に用いられる第1の鍵(コンテンツ鍵)を生成するための第1の鍵のもとになる情報

・コンテンツ情報と、である。

【0011】鍵生成ブロック1の出力である第2の鍵は、第1の鍵(コンテンツ鍵)のもとになる情報を暗号化するための上位鍵の役割を果たし、ランダムかつ初期値によって大きく変化することが求められる。

【0012】図2に鍵生成ブロック1の一実施例を示す。この実施例においては、所定のビット数N(図例においてN=8)であるシフトレジスタ(r1~r8)と所定のレジスタ位置からの排他的論理和を得るためのゲート群(g1~g8)、係数設定バス及び初期値設定バスから構成されている。排他的論理和の結果を最下位レジスタヘセットするこのような回路はリニアフィードバックシフトレジスタ(LFSR)と呼ばれている。初期値入力が初期値バスを通じて各レジスタにセットされると共に、係数入力によって各ゲートのスイッチ状態がセットされる。この後にシフトレジスタにクロックを与え、最上位レジスタからの出力を得る。

50 【0013】最も効果的にランダムな出力を得るために

は設定係数がN次の原始多項式に対応していることが必 要である。例えばN=8においては8次の原始多項式の1つ である、

[0014]

【数1】

数 1

$$x^8 + x^7 + x^2 + x + 1$$

【0015】を用いた場合、(g8, g7, g6, g5, g 4, g3, g2, g1)に対応して係数(1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1)が各ゲートに入力される。さらに初期値設 定は値0以外が選択される。最上位レジスタからの出力 はM系列と呼ばれる、高いランダム性を有したビット列 となるが、LFSRの性質上将来の出力に関する予測が容易 であるので、乗算等の非線形性を有した関数による変換 を出力に備えることが理想的である。この出力ビット列 を所定のフォーマットで第1の鍵(コンテンツ鍵)のも 20 とになる情報の暗号化に用いる。

【0016】第1の鍵のもとになる情報の暗号化ブロッ ク2、及びコンテンツ情報の暗号化ブロック3について は、DES等の広く公知である暗号化アルゴリスムを用い ることができる。なお、暗号化された第1の鍵のもとに なる情報は、第1の鍵のもとになる情報が第2の鍵によ り全て暗号化されたものでもよいし、部分的に暗号化さ れたものでもよい。(例えば、暗号化された第1の鍵の もとになる情報は、第1の鍵のもとになる情報の内の特 に重要な部分のみが暗号化され、他の部分は暗号化され 30 示す。復号化装置の動作を以下に説明する。 ていない状態のものでもよい。)

【0017】記録媒体あるいは伝送路上へは、第2の鍵* 【表1】 表 1 参照テーブルの一例

*生成のための鍵生成アルゴリスムの指定に用いられるア ルゴリスム番号、初期値、暗号化された第1の鍵のもと になる情報、暗号化されたコンテンツ情報が所定のフォ ーマットで記録あるいは伝送される。アルゴリスム番号 は前記した特定の原始多項式に対して一意でなければな らない。

【0018】なお、初期値やアルゴリスム番号は所定の 関数により変換されて記録あるいは伝送されるようにし てもよい。(再生側または受信側では所定関数の逆関数 10 を用いて初期値やアルゴリスム番号を得る。)

【0019】次に、再生側または受信側について説明す る。復号化装置は、第2の鍵生成のための鍵生成アルゴ リスムを特定するための参照テーブル4、第2の鍵生成 のための鍵生成ブロック5、第1の鍵(コンテンツ鍵) のもとになる情報の復号化ブロック6、及び、復号され た第1の鍵のもとになる情報から第1の鍵(コンテンツ 鍵)を生成してコンテンツ情報を復号するの復号化ブロ ック7を備えている。鍵生成ブロック5は記録側または 送信側装置におけるものと同様の構成とする。第1の鍵 (コンテンツ鍵)のもとになる情報の復号化ブロック 6、及びコンテンツ情報の復号化ブロック?について は、記録側または送信側装置の暗号化ブロック2及び3 とそれぞれ対を成す構成とする。

【0020】参照テーブル4は、アルゴリスム番号から 第2の鍵生成のための原始多項式を特定するために設け られている。参照テーブル 4 は具体的にはROMで実現さ れ、アルゴリスム番号を入力アドレスとして原始多項式 に対応した係数列を出力として得るものである。原始多 項式を8次とした場合の参照テーブルの構成例を表1に

 $[0 \ 0 \ 2 \ 1]$

アルゴリ スム番号	係数列	原始多項式
0	(1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1)	$x^8 + x^7 + x^2 + x + 1$
1	(1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 0)	$x^8 + x^4 + x^3 + x^2 + 1$
2	(1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0)	$x^8 + x^6 + x^5 + x^3 + 1$
3	(1, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1)	$x^8 + x^7 + x^6 + x^5 + x^2 + x + 1$
4	(1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 1)	$x^8 + x^5 + x^3 + x + 1$
5	(1, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0)	$x^8 + x^6 + x^5 + x^2 + 1$
6	(1, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 1)	$x^8 + x^6 + x^5 + x + 1$
7	(1, 0, 1, 0, 1, 1, 1, 1)	$x^8 + x^6 + x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$

【0022】復号化装置は、記録媒体あるいは伝送路か らのアルゴリスム番号を参照テーブル4へ入力し、対応 する係数列を得る。この係数列と記録媒体あるいは伝送 路からの初期値を鍵生成ブロック5へ入力し、記録側ま

ト状態のセットを行った後にクロックを与えて出力のビ ット列を得る。出力ビット列は所定のフォーマットで第 1の鍵(コンテンツ鍵)のもとになる情報の復号化鍵と して用いられ、復号化ブロック6において記録媒体ある

たは送信側と同様にレジスタへの初期値のセットとゲー 50 いは伝送路からの情報を第1の鍵(コンテンツ鍵)のも

とになる情報へ復号化する。さらに、この復号された第 1の鍵のもとになる情報から第1の鍵(コンテンツ鍵) を生成して、記録媒体あるいは伝送路からの暗号化コント テンツ情報を復号化ブロック7において復号化する。

【0023】実施にあたっては、暗号化強度保持の観点 から復号化装置全体が解析等を受け難いように実現され ることが望ましい。特に、参照テーブル4は復号化装置 の外部に内容が読み出される可能性が低くなるような配 慮が必要である。好適な実施方法としては復号化装置全 体を一体のLSIとすることである。

【0024】このように、本実施例では、参照テーブル 4が復号化側のみに与えられるため、暗号化側に与えら れる知識のみでは指定されたアルゴリスム番号に従って 鍵生成アルゴリスムを変更する機能を持った復号化装置 を作成することが不可能である。よって、懸念される不 正な復号化装置が作成されることを防止する効果があ る。さらに、暗号化段階で用いられている鍵生成アルゴ リスムのみを実現している不正な復号化装置が発見され た場合、暗号化側で鍵生成アルゴリスムを変更すると同 時に伝送するアルゴリスム番号を変更することで、不正 20 示す図である。 な復号化装置での復号化が不可能なコンテンツの配信、 配布を可能とする。

【0025】なお、上記実施例の記録または伝送装置、 及び復号化装置においては、第1の鍵(コンテンツ鍵) のもとになる情報と鍵生成ブロックが出力する上位鍵

(第2の鍵)を用いると共に暗号化、復号化ブロックが 2段となっている例を示したが、第1の鍵(コンテンツ ' 鍵)のもとになる情報をM個用意し、第1の鍵(コンテ ンツ鍵)のもとになる情報の暗号化をM段としてもよ い。この場合は媒体または伝送路上で、M個の暗号化第 1の鍵のもとになる情報が記録、伝送されることにな

10

[0026]

【発明の効果】以上のように、本発明によれば、処理速 10 度の点で有利な対称暗号化のみを用いた場合において も、暗号化側に与えられる知識のみでは、復号化側にお いて、指定された各アルゴリスム番号に従って暗号化に 用いた鍵生成アルゴリスムをそれぞれ特定できないよう にすることにより、コンテンツ情報の不正な再生(復 号)、コピーをより強力に防止し著作権保護の強化を可 能とする。

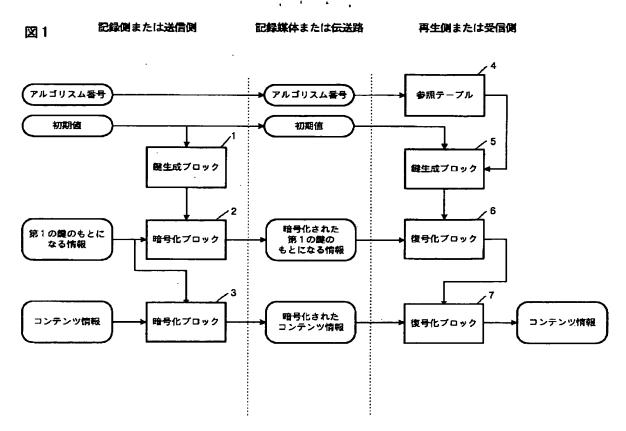
【図面の簡単な説明】

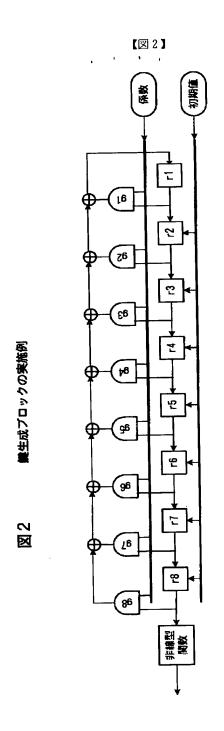
【図1】本発明の一実施例の概略構成を示す図である。 【図2】記録側または送信側の鍵生成ブロックの一例を

【符号の説明】

- 1,5 鍵生成ブロック
- 2, 3 暗号化ブロック
- 4 参照テーブル
- 6,7 復号化ブロック

【図1】





フロントページの続き

(72) 発明者 上田 健二朗

神奈川県横浜市神奈川区守屋町3丁目12番 地 日本ビクター株式会社内 (72)発明者 日暮 誠司

神奈川県横浜市神奈川区守屋町 3 丁目12番 地 日本ビクター株式会社内 F ターム(参考) 5J104 AA07 AA16 DA04 EA06 EA18

JA03 KA04 MA05 NA02 NA08

PA07 PA14

9A001 EE03 LL03

THIS PAGE BLANK (USPTO)